

Консультант

Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ _	ИНФОРМАТИКА, И	СКУССТВЕННЫ	Й ИНТЕЛЛЕКТ И СИС	ГЕМЫ УПРАВЛЕНИЯ
КАФЕДРА _	_СИСТЕМЫ	ОБРАБОТКИ ИНС	<u> БОРМАЦИИ И УПРАВ.</u>	<u>пения</u>
PACY	ЕТНО-ПО	ЯСНИТ	ТЕЛЬНАЯ	ЗАПИСКА
K HA	учно-исс	СЛЕДОВ	<i>АТЕЛЬСКО</i>	Й РАБОТЕ
		HA TE	МУ:	
AH	АЛИЗ ЭФФ	<i>РЕКТИВ</i>	НОСТИ ОБ	<u>РАБОТКИ</u>
ЗАПРОС	ОВ ПРИ РА	4 <i>3НЫХ</i> І	ИНДЕКСАХ	ДЛЯ БД
Студент ИУ5	БИ-35M	_		М.Ю. Попов
(Γ	руппа)		(Подпись, дата)	(И.О.Фамилия)
Руководитель		-	(Подпись, дата)	Ю.Е. Гапанюк (И.О.Фамилия)

(Подпись, дата)

(И.О.Фамилия)

Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

	УТВ	ЕРЖДАЮ
	Заведующи	ий кафедрой
		(Индекс) В.Е. Терехов
		(И.О.Фамилия
	« »	20 r
3 А Д А	АНИЕ	
на выполнение научно-и	ісследовательско	й работы
по теме <i>АНАЛИЗ ЭФФЕКТИВНОСТИ ОБРА.</i> ДЛЯ БД	БОТКИ ЗАПРОСОВ ПР	<u>И РАЗНЫХ ИНДЕКСАХ</u>
Студент группы ИУ5И-35М		
	Михаил Юрьевич имя, отчество)	
Направленность НИР (учебная, исследователя	ьская, практическая, про	ризводственная, др.)
учеб	ная	
Источник тематики (кафедра, предприятие, Н	ИР) <u>Кафедра ИУ5</u>	
График выполнения НИР: 25% к _4_ нед., 5	0% к _8_ нед., 75% к _12	2_ нед., 100% к _16_ нед
Техническое задание Данное исследование	посвящено анализу эф	фективности различных
индексов, таких как В-дерево, Хеш, GiST, SI		
	,	7,
Оформление научно-исследовательской раб	omti.	
Расчетно-пояснительная записка на <u>26</u> листах Перечень графического (иллюстративного) ма	1 1	енти спайни и т п)
перечень графического (ильностративного) ма	периала (чертежи, плак	аты, слаиды и т.п.)
Дата выдачи задания « » 20	24 г.	
Руководитель НИР		<u> Ю.Е. Гапанюк</u>
Студент	(Подпись, дата)	(И.О.Фамилия) М.Ю. Попов
~ JAVIII	(Подпись, дата)	(И.О.Фамилия)

<u>Примечание</u>: Задание оформляется в двух экземплярах: один выдается студенту, второй хранится на кафедре.

Оглавление

Вве	едение	4
	Анализ возможностей поиска в реляционной БД PostgreSQL	
	Создание Базы данных PostgreSQL	
	Выполнение различных запросов поиска (без индекса и с разными	
инд	цексами)	9
4.	Экспериментальная оценка	18
5.	Анализ эффективности	21
	лючение	
Спі	исок литературы	23

Введение

Сегодня все больше сервисов используют запросы к большим базам данных. Примерами таких сервисов являются поисковые системы (например, Яндекс, Google и Baidu), онлайн-сервисы баз данных (например, HUAWEI Cloud и Oracle Database) и сервисы для обработки бизнес-запросов (например, онлайн-регистрация и авторизация). Поэтому эффективное управление большими базами данных является одной из главных проблем в современном мире [1-3].

Высокая скорость отклика и быстрый доступ к данным - это важные критерии при проектировании базы данных. С ростом объема данных скорость ответа на запросы становится одной из главных проблем, которые необходимо решать в системе. Индексирование - это часто наиболее удобный, простой и эффективный способ повышения производительности запросов к базе данных. Большинство проблем с производительностью запросов к базе данных можно решить с помощью индексации.

Производительность системы баз данных непосредственно зависит от скорости запроса и обработки данных. Создание правильного индекса является наиболее распространенным методом настройки базы данных для повышения скорости запроса и обработки данных. Использование индексов может значительно сократить количество операций ввода-вывода с диска, что является важным фактором для определения скорости доступа. Создание правильного и эффективного индекса может существенно повысить производительность базы данных, ускорить запрос данных и уменьшить время отклика системы.

1. Анализ возможностей поиска в реляционной БД PostgreSQL

PostgreSQL, как одна из самых продвинутых и широко используемых реляционных баз данных с открытым исходным кодом, предоставляет широкий спектр возможностей для выполнения запросов и поиска данных. Популярность PostgreSQL обусловлена ее мощными функциями, гибкостью масштабируемостью. Возможности поиска являются компонентом данной системы, и PostgreSQL предоставляет несколько уровней поиска, включая полнотекстовый поиск, поиск по индексам и расширенные функции для обработки запросов. Полнотекстовый поиск в PostgreSQL позволяет выполнять запросы по текстовым данным, находить релевантные строки и оценивать их по значению релевантности. Это возможно благодаря использованию различных методов индексирования, таких как GIN (Generalized Inverted Index) и GiST (Generalized Search Tree), которые обеспечивают быстрый и эффективный доступ к данным. Кроме того, PostgreSQL поддерживает множество встроенных функций и операторов для работы с текстом, что позволяет легко интегрировать поиск в существующие приложения. Помимо полнотекстового поиска, PostgreSQL может похвастаться разнообразными индексами, такими как B-tree, Hash, SP-GiST и другие, которые обеспечивают оптимальную производительность для различных типов запросов. Индексация данных является важным аспектом при обработке крупных объемов информации и обеспечивает быстрое извлечение релевантных данных.

PostgreSQL предоставляет разнообразные типы индексов, среди которых самые популярные — это B-tree индексы, которые подходят для большинства операций поиска по ключам и сравнениям. Создание индекса в PostgreSQL выполняется с помощью команды CREATE INDEX, и такой индекс может быть одноколоночным или многоколоночным. Помимо традиционных B-tree индексов, PostgreSQL поддерживает такие структуры,

как Наsh индексы, которые эффективны для равенства сравнения, но не поддерживают диапазоны, что делает их менее гибкими для большинства операций. GiST (Generalized Search Tree) индексы и GIN (Generalized Inverted Index) индексы предоставляют больше возможностей для индексации сложных типов данных, таких как геометрические или полнотекстовые данные. Например, GIN индексы особенно полезны для полнотекстового поиска и JSON полей, где требуется высокая производительность поиска по ключам и значениям внутри документов. PostgreSQL также поддерживает функциональные индексы, что позволяет создавать индексы на основе вычисляемых выражений, например, если часто требуется выполнение поиска по нижнему регистру строки, можно создать индекс на выражении lower (columnName). Для оптимизации запросов PostgreSQL использует систему анализа и планирования запросов, которая автоматически выбирает наиболее подходящие индексы и стратегию выполнения запроса на основе статистики данных.

2. Создание Базы данных PostgreSQL

В первую очередь сформируем набор данных для заполнения БД. Часть используемых данных представлена на рисунке 1.

```
( 76001 , 'Alaa Abdelnaby', 'Alaa', 'Abdelnaby', 0 ),
( 76002 , 'Zaid Abdul-Aziz', 'Zaid', 'Abdul-Aziz', 0 ),
( 76003 , 'Kareem Abdul-Jabbar', 'Kareem', 'Abdul-Jabbar', 0 ),
( 51 , 'Mahmoud Abdul-Rauf', 'Mahmoud', 'Abdul-Rauf', 0 ),
( 1505 , 'Tariq Abdul-Wahad', 'Tariq', 'Abdul-Wahad', 0 ),
( 949 , 'Shareef Abdur-Rahim', 'Shareef', 'Abdur-Rahim', 0 ),
( 76005 , 'Tom Abernethy', 'Tom', 'Abernethy', 0 ),
( 76006 , 'Forest Able', 'Forest', 'Able', 0 ),
( 76007 , 'John Abramovic', 'John', 'Abramovic', 0 ),
( 203518 , 'Alex Abrines', 'Alex', 'Abrines', 0 ),
( 1630173 , 'Precious Achiuwa', 'Precious', 'Achiuwa', 1 ),
( 101165 , 'Alex Acker', 'Alex', 'Acker', 0 ),
( 76008 , 'Donald Ackerman', 'Donald', 'Ackerman', 0 ),
( 76009 , 'Mark Acres', 'Mark', 'Acres', 0 ),
( 76010 , 'Charles Acton', 'Charles', 'Acton', 0 ),
( 203112 , 'Quincy Acy', 'Quincy', 'Acy', 0 ),
```

Рисунок 1 – Датасет для заполнения БД

Далее создадим таблицы БД используя встроенную среду PgAdmin и язык SQL.

Описание базы данных:

Наша БД состоит из пяти таблиц -- common_player_info, game_info, play_by_play, officials, player.

Common_player_info состоит из 18 столбцов, включает 4902 записи.

Game_info состоит из 4 столбцов, включает 60796 записей.

Play_by_play состоит из 15 столбцов, включает более миллиона записей.

Officials состоит из 5 столбцов, включает 61789 записей.

Player состоит из 5 столбцов, включает 4810 записей.

Пример SQL запроса для создания таблицы Play_by_play представлен на рисунке 2.

```
1 create table play_by_play(
2
       game_id integer ,
3
       eventnum text,
4
      eventmsgtype text,
     period text,
6
      wctimestring text,
7
     player1_id integer,
8
      player1_name text,
9
      player1_team_id text,
10
      player1_team_city text,
      player1_team_nickname text,
12
     player2_id integer,
     player2_name text,
13
      player2_team_id text,
14
15
      player2_team_city text,
16
       player2_team_nickname text
17 );
```

Рисунок 2 – SQL запрос создания таблицы Play_by_play

Далее на рисунках 3 и 4 представлены запрос для заполнения таблицы тестовыми данными и как в итоге БД выглядит в среде PgAdmin.

查询	査询历史
1	insert into play_by_play(game_id,eventnum,eventmsgtype,period ,wctimestring ,player1_id,player1_name,player1_team_id,)
2	values ('29600009', '2', '12', '1', '11:44 PM', '0', 'nan', 'nan', 'nan', 'nan', '0'
3	('29600009', '3', '10', '1', '11:45 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston
4	('29600009', '4', '5', '1', '11:46 PM', '722', 'Corliss Williamson', '1610612758.0', 'Sacram
5	('29600009','5','2','1','11:46 PM','165','Hakeem Olajuwon','1610612745.0','Houston
6	('29600009','7','4','1','11:46 PM','17','Clyde Drexler','1610612745.0','Houston',
7	('29600009', '6', '2', '1', '11:46 PM', '17', 'Clyde Drexler', '1610612745.0', 'Houston',
8	('29600009', '8', '4', '1', '11:46 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston
9	('29600009','9','1','1','11:46 PM','53','Mario Elie','1610612745.0','Houston','R
10	('29600009','10','1','1','11:47 PM','51','Mahmoud Abdul-Rauf','1610612758.0','Sacran
11	('29600009', '11', '1', '1', '11:47 PM', '1074', 'Matt Maloney', '1610612745.0', 'Houston'
12	('29600009','2','12','1','11:44 PM','0','nan','nan','nan','nan','nan','nan','nan'
13	('29600009', '3', '10', '1', '11:45 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston
14	('29600009', '4', '5', '1', '11:46 PM', '722', 'Corliss Williamson', '1610612758.0', 'Sacram
15	('29600009', '5', '2', '1', '11:46 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston
16	('29600009','7','4','1','11:46 PM','17','Clyde Drexler','1610612745.0','Houston',
17	('29600009','6','2','1','11:46 PM','17','Clyde Drexler','1610612745.0','Houston',
18	('29600009', '8', '4', '1', '11:46 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston
19	('29600009', '9', '1', '1', '11:46 PM', '53', 'Mario Elie', '1610612745.0', 'Houston', '8
20	('29600009', '10', '1', '1', '11:47 PM', '51', 'Mahmoud Abdul-Rauf', '1610612758.0', 'Sacram
21	('29600009','11','1','1','11:47 PM','1074','Matt Maloney','1610612745.0','Houston'
22	('29600009','2','12','1','11:44 PM','0','nan','nan','nan','nan','nan','nan','nan'
23	('29600009', '3', '10', '1', '11:45 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston
24	('29600009', '4', '5', '1', '11:46 PM', '722', 'Corliss Williamson', '1610612758.0', 'Sacram
25	('29600009', '5', '2', '1', '11:46 PM', '165', 'Hakeem Olajuwon', '1610612745.0', 'Houston'
26	('29600009','7','4','1','11:46 PM','17','Clyde Drexler','1610612745.0','Houston',
27	('29600009', '6', '2', '1', '11:46 PM', '17', 'Clyde Drexler', '1610612745.0', 'Houston',
28	('29600009','8','4','1','11:46 PM','165','Hakeem Olajuwon','1610612745.0','Houston'
29	('29600009', '9', '1', '1', '1:46 PM', '53', 'Mario Elie', '1610612745.0', 'Houston', 'R
30	('29600009','10','1','1','11:47 PM','51','Mahmoud Abdul-Rauf','1610612758.0','Sacram
31	('29600009','11','1','1','11:47 PM','1074','Matt Maloney','1610612745.0','Houston'
32	6 ' 29606000 ' . ' 2 ' . ' 12 ' . ' 12 ' . ' 11:44 PM ' . ' 0 ' . ' nan ' .

Рисунок 3 – SQL запрос заполнения таблицы Play_by_play

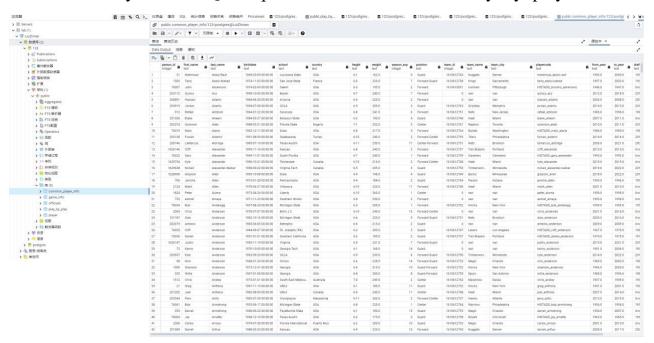


Рисунок 4 – Итоговое отображение таблицы в среде

3. Выполнение различных запросов поиска (без индекса и с разными индексами).

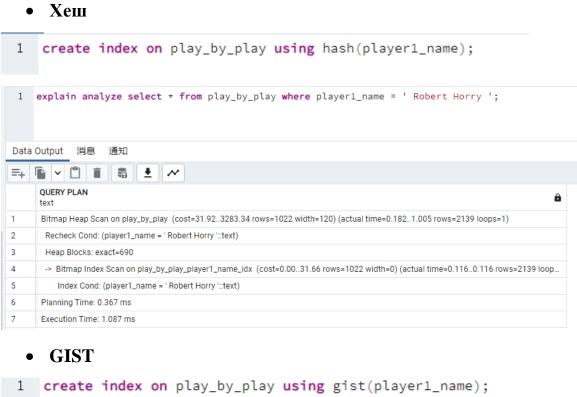
А. Первый запрос

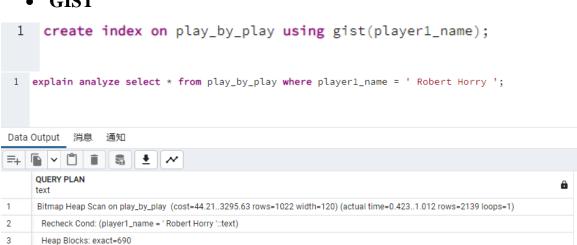
• Без индекса



• В-дерево







-> Bitmap Index Scan on play_by_play_player1_name_idx (cost=0.00..43.95 rows=1022 width=0) (actual time=0.368..0.369 rows=2139 loop...

SP-GIST

Planning Time: 0.315 ms

Execution Time: 1.089 ms

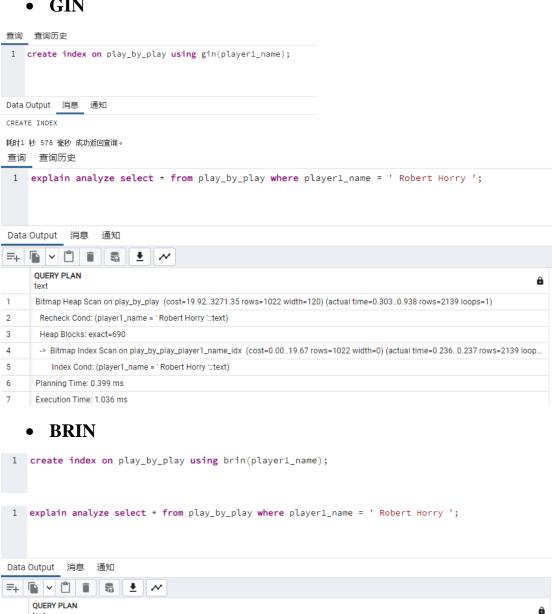
Index Cond: (player1_name = ' Robert Horry '::text)

4 5

6



• GIN





В. Второй запрос

• БЕЗ ИНДЕКСА



• В-дерево



• Хеш

1 create index on officials using hash(first_name);



• GIST

```
1 create index on officials using gist(first_name);
 1 explain analyze select * from officials where first_name = ' Steve '
Data Output 消息 通知
타 🔓 🗸 📋 📋 💲 💆 🕢
      QUERY PLAN
                                                                                                                 â
      text
      Bitmap Heap Scan on officials (cost=25.26..564.20 rows=643 width=32) (actual time=0.234..0.493 rows=656 loops=1)
1
2
      Recheck Cond: (first_name = ' Steve '::text)
3
       Heap Blocks: exact=331
4
       -> Bitmap Index Scan on officials_first_name_idx (cost=0.00..25.10 rows=643 width=0) (actual time=0.183..0.183 rows=656 loop...
5
          Index Cond: (first_name = ' Steve '::text)
6
      Planning Time: 0.071 ms
      Execution Time: 0.537 ms
```

• SP-GIST

1 create index on officials using spgist(first_name);



• GIN

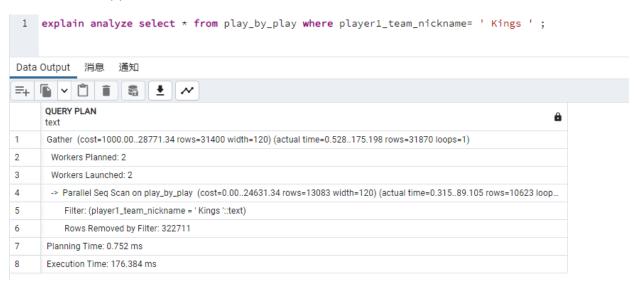


BRIN



С. Третий запрос

• Без индекса



• В-дерево



Хеш



• GIST

```
create index on play_by_play using gist(player1_team_nickname);
1 explain analyze select * from play_by_play where player1_team_nickname= ' Kings ';
 2
3
Data Output 消息 通知
=+ 6 ~ 6 8 ± ~
     QUERY PLAN
                                                                                                                          â
    Bitmap Heap Scan on play_by_play (cost=1215.63..21810.30 rows=31400 width=120) (actual time=4.499..11.308 rows=31870 loops=1)
      Recheck Cond: (player1_team_nickname = ' Kings '::text)
4
      -> Bitmap Index Scan on play_by_play_player1_team_nickname_idx (cost=0.00..1207.79 rows=31400 width=0) (actual time=4.337..4.338 rows=31870 loop...
5
         Index Cond: (player1_team_nickname = ' Kings '::text)
    Planning Time: 6.492 ms
6
     Execution Time: 12.323 ms
```

• SP-GIST

```
1 create index on play_by_play using spgist(player1_team_nickname);
   1 explain analyze select * from play_by_play where player1_team_nickname= ' Kings ';
   2
 Data Output 消息 通知

        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □
        □

                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      A
                text
                Bitmap Heap Scan on play_by_play (cost=751.63..21346.30 rows=31400 width=120) (actual time=2.941..9.030 rows=31870 loops=1)
 1
2
                  Recheck Cond: (player1_team_nickname = ' Kings '::text)
 3
                  Heap Blocks: exact=1537
                  -> Bitmap Index Scan on play_by_play_player1_team_nickname_idx (cost=0.00..743.78 rows=31400 width=0) (actual time=2.791..2.792 rows=31870 loop...
4
 5
                         Index Cond: (player1_team_nickname = ' Kings '::text)
              Planning Time: 0.362 ms
6
7
             Execution Time: 16.126 ms
```

• GIN



• BRIN

```
1 create index on play_by_play using brin(player1_team_nickname);
 1 explain analyze select * from play_by_play where player1_team_nickname= ' Kings ';
 2
 3
Data Output 消息 通知
=+ • • • • •
     QUERY PLAN
     text
1
     Bitmap\ Heap\ Scan\ on\ play\_by\_play\ \ (cost=21.79..24438.27\ rows=31400\ width=120)\ (actual\ time=0.656..260.561\ rows=31870\ loops=1)
2
      Recheck Cond: (player1_team_nickname = ' Kings '::text)
3
      Rows Removed by Index Recheck: 968132
      Heap Blocks: lossy=19423
4
5
      -> Bitmap Index Scan on play_by_play_player1_team_nickname_idx (cost=0.00..13.94 rows=399478 width=0) (actual time=0.639..0.639 rows=194230 loop...
         Index Cond: (player1_team_nickname = ' Kings '::text)
6
7
     Planning Time: 0.442 ms
8
     Execution Time: 261.591 ms
```

4. Экспериментальная оценка

У нас есть база данных, состоящая из пяти таблиц - common_player_info, game_info, play_by_play, officials, player.

Таблица Common_player_info состоит из 18 столбцов и включает 4902 записи.

Таблица Game_info состоит из 4 столбцов и включает 60796 записей.

Таблица Play_by_play состоит из 15 столбцов и включает более миллиона записей.

Таблица Officials состоит из 5 столбцов и включает 61789 записей.

Таблица Player состоит из 5 столбцов и включает 4810 записей.

Для проведения исследования мы использовали компьютер i7-7700HQ (2,80 ГГц) с процессором Intel (R) Core (TM), 16 ГБ оперативной памяти и 64-разрядной операционной системой Windows 10. Для выполнения запросов мы использовали утилиту PgAdmin 4. Язык запроса, который мы использовали, - SQL. Все результаты, представленные в таблице, являются средним значением за 20 измерений.

Мы использовали утилиту PgAdmin 4 для создания индексов и выполнения запросов в двух таблицах. Первый запрос: SELECT * FROM play_by_play WHERE player1_name = 'Robert Horry'. Второй запрос: SELECT * FROM officials WHERE jersey_num > 23 AND jersey_num < 34. В конце мы использовали оператор EXPLAIN ANALYZE, чтобы вывести QUERY PLAN запроса, и получили результаты [10].

Таблица 1. Время выполнения первого запроса, ms

	Без	В-дерево	Хеш	GiST	SP-	GIN	BRIN
	индекса	_			GiST		
1	173.126	4.609	3.282	5.746	3.804	3.586	196.938
2	165.101	1.072	1.334	1.469	1.251	1.127	181.639
3	164.645	1.120	1.277	1.288	1.212	1.056	161.869
4	142.084	0.977	1.198	1.561	1.139	1.124	157.087
5	145.455	1.102	1.222	1.374	1.164	1.142	181.516
6	141.479	1.136	1.214	1.388	1.218	1.133	141.103
7	161.559	1.189	1.239	1.491	1.410	1.223	173.750
8	146.068	0.966	1.799	1.403	1.173	1.316	173.758
9	142.547	0.995	1.422	1.533	1.516	1.405	272.208
10	237.617	1.368	1.716	1.821	1.513	1.065	169.944
11	222.319	0.999	1.371	1.557	1.119	1.090	277.353
12	202.847	1.193	1.349	1.427	1.096	1.599	181.426
13	206.047	1.296	1.526	1.344	1.405	1.468	152.230
14	171.365	1.079	1.404	1.522	1.577	1.104	172.429
15	180.604	1.349	1.665	1.385	1.561	1.544	179.639
16	188.487	1.097	1.410	1.950	1.112	1.169	250.849
17	129.209	1.026	1.702	1.27	1.131	1.231	156.131
18	142.897	1.152	1.152	1.417	1.184	1.117	164.660
19	144.326	0.963	1.292	1.545	1.343	1.248	159.000
20	156.613	0.968	1.296	1.249	1.523	1.081	148.673
Среднее	168.219	1.282	1.494	1.687	1.422	1.341	182.610
Значение							
Среднеквадрат ичное	29.131	0.773	0.450	0.946	0.571	0.539	37.920

Среднее время обработки запроса

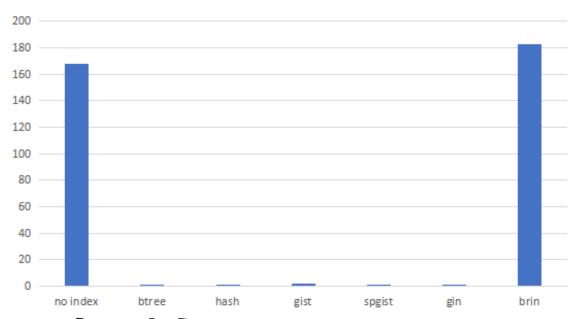


Рисунок 5 — Среднее время выполнения первого запроса

Таблица 2. Время выполнения второго запроса, ms

	Без	В-дерево	Хеш	GiST	SP-	GIN	BRIN
	индекса				GiST		
1	5.622	1.155	1.900	4.365	1.79	1.999	5.578
2	4.141	0.531	0.647	0.72	0.699	0.451	7.536
3	4.602	0.436	0.46	0.557	0.398	0.402	4.572
4	4.364	0.422	0.533	0.502	0.403	0.633	6.114
5	4.003	0.561	0.449	0.481	0.399	0.395	5.229
6	5.197	0.420	0.407	0.803	0.653	0.457	4.021
7	6.908	0.530	0.439	0.539	0.419	0.392	4.865
8	4.151	1.086	0.533	0.542	0.396	0.442	4.889
9	3.958	0.420	0.460	0.499	0.425	0.409	7.129
10	4.120	0.464	0.451	0.495	0.444	0.396	4.181
11	4.463	0.373	0.457	1.055	0.432	0.408	4.515
12	6.989	0.444	0.416	0.515	0.548	0.442	4.166
13	4.565	0.427	0.546	0.563	0.421	0.403	4.873
14	4.620	0.374	0.609	0.559	0.412	0.462	4.430
15	3.964	0.573	0.461	0.529	0.410	0.511	4.894
16	4.303	0.383	0.412	0.846	0.411	0.394	4.124
17	4.323	0.408	0.420	0.495	0.419	0.414	4.764
18	5.279	0.387	0.424	0.593	0.619	0.396	4.268
19	3.961	0.555	0.798	0.553	0.434	0.412	4.184
20	4.449	0.541	0.407	0.564	0.440	0.404	4.234
Среднее	4.699	0.525	0.561	0.789	0.462	0.511	4.928
Значение							
Среднеквадрат ичное	0.871	0.209	0.322	0.833	0.091	0.346	0.955

Среднее время обработки запроса

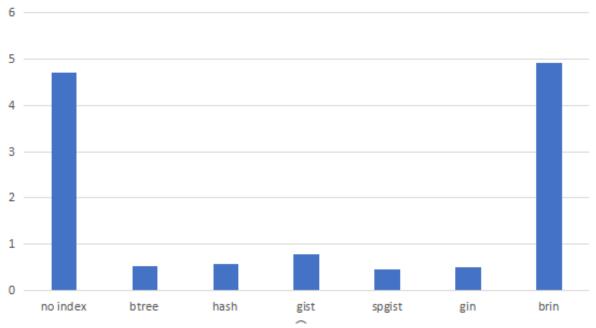


Рисунок 6 – Среднее время выполнения второго запроса

5. Анализ эффективности

Согласно QUERY PLAN, при выполнении первого запроса без использования индекса, сначала происходит Seq Scan или Table Scan, оператор получает строки из таблицы последовательно. Затем фильтр принимает входные данные и возвращает только те строки, которые удовлетворяют критерию фильтрации (player1_name = 'Robert Horry'). В результате выполнение запроса занимает 168,219 ms.

При использовании индекса B-дерево в запросе сначала происходит Heap Scan, и по условию (player1_name = 'Robert Horry') находится 690 heap blocks. Затем выполняется Index Scan и возвращаются только те строки, которые удовлетворяют условию. В результате выполнение запроса занимает 1,282 ms.

При использовании индекса "BRIN" в запросе сначала происходит Gather, как и в случае, когда индекса нет. Затем выполняется Heap Scan, и по условию (player1_name = 'Robert Horry') находится 12529 heap blocks, что значительно больше, чем при использовании других индексов. Затем выполняется Index Scan и возвращаются только те строки, которые удовлетворяют условию [8]. В результате выполнение запроса занимает 182,610 ms.

Первый запрос имеет одинаковый QUERY PLAN при использовании индексов В-дерево, Хеш, GiST, P-GIST и GIN, но немного различается время выполнения из-за небольших отличий в actual time of Index Scan [4-7]. GiST - это сокращение от "Generalized Search Tree" и представляет собой сбалансированное дерево поиска. В случае, если поддерживаются операторы "больше", "меньше" и "равно", GiST не так эффективен, как индекс В-дерево, поэтому результат индексации GiST в данном эксперименте хуже, чем у индекса В-дерево. Однако метод индексации GiST полезен для типов данных, которые не имеют смысла для этих операторов, например, географических данных, текстовых документов, изображений и т.д.

Заключение

В данной работе исследовались различные индексы для базы данных баскетболистов Национальной баскетбольной ассоциации (НБА), включая Вдерево, Хеш, GiST, SP-GiST, GIN и BRIN. Результаты исследования показали, что после создания индексов В-дерево, Хеш, GiST, SP-GiST и GIN эффективность поиска данных значительно увеличилась, а BRIN-индекс не подходит для данной базы данных. В работе была произведена анализ эффективности обработки запросов для разных типов индексов, основанный на QUERY PLAN [9]. Эксперименты показали, что В-дерево может работать с условиями на равенство и проверками диапазонов для данных, которые можно отсортировать в определенном порядке, а хеш-индексы работают только с простыми условиями равенства.

В будущем мы можем создавать более современные базы данных, которые будут хранить такие типы данных, как географические данные, текстовые документы, изображения и другие. Основываясь на полученных результатах, мы можем разработать новую систему индексации, которая будет более подходящей для нашей базы данных.

Список литературы

- 1. Фролов, К. М., & Казакова, Р. И. (2014). В-дерево как индексная структура данных. In *Информационные технологии в науке и образовании. Проблемы и перспективы* (р. 159).
- 2. Веретенников, А. Б. Эффективное создание текстовых индексов. *Проблемы теоретической и прикладной математики: Труды, 39,* 348-350.
- 3. Хайков, Д. В., & Пипенко, Р. С. (2022). СРАВНЕНИЕ СТРУКТУР ХРАНЕНИЯ ДАННЫХ «ДВОИЧНОЕ ДЕРЕВО», «КРАСНО-ЧЕРНОЕ ДЕРЕВО» И «В-ДЕРЕВО». In *НОВОЕ СЛОВО В НАУКЕ И ОБРАЗОВАНИИ* (pp. 7-10).
- 4. Иванова, Е. В. (2014). Использование распределенных колоночных хеш-индексов для обработки запросов к сверхбольшим базам данных. In *Научный сервис в сети* Интернет: многообразие суперкомпьютерных миров. Труды Международной суперкомпьютерной конференции. М.: Изд-во МГУ (pp. 102-104).
- 5. РЕДЮК, С., & CATTAPOB, А. (2015). Реализация метода последовательного обхода GiST индекса в СУБД PostgreSQL. In *XIX Международная телекоммуникационная конференция молодых ученых и студентов" МОЛОДЕЖЬ И НАУКА*" (pp. 34-34).
- 6. Aref, W. G., & Ilyas, I. F. (2001). Sp-gist: An extensible database index for supporting space partitioning trees. *Journal of Intelligent Information Systems*, *17*, 215-240.
- 7. Барахнин, В. Б., Кожемякина, О. Ю., & Борзилова, Ю. С. (2020). Оптимизация SQLзапросов на примере работы поискового модуля системы комплексного анализа художественных текстов. *Cloud of Science*, 7(4), 749-763.
- 8. Меджидов, Р. Г. (2019). Анализ многоколоночных индексов баз данных. In *Актуальные* проблемы прикладной математики, информатики и механики (pp. 420-422).
- 9. Rizzolo, F., & Vaisman, A. A. (2008). Temporal XML: modeling, indexing, and query processing. *The VLDB Journal*, *17*, 1179-1212.
- 10. Li, K., & Li, G. (2018). Approximate query processing: What is new and where to go? A survey on approximate query processing. *Data Science and Engineering*, *3*, 379-397.